

Wstęp do logiki

Klasyczny Rachunek Zdań I

UWAGA: W sposób precyzyjny i systematyczny Klasyczny Rachunek Zdań oraz Klasyczny Rachunek Predykatów zostaną przedstawione podczas wykładów późniejszych: „Logika formalna” i „Semantyka logiczna”.

Języki sformalizowane wraz z określoną w nich relacją wynikania (zwaną bardziej technicznie **relacją konsekwencji**) nazywamy **rachunkami logicznymi**. Najprostszymi rozważanymi w logice rachunkami są tzw. rachunki zdaniowe. Dostarczają one zasad wnioskowań logicznie poprawnych odwołujących się wyłącznie do struktury zdań złożonych, nie wnikając w budowę zdań prostych – składników zdań złożonych.

Język J nazywamy **językiem zdaniowym** (lub **językiem rzędu zerowego**), gdy ma on następujące własności:

- słownik jego zawiera: (a) nieskończenie wiele **zmiennych zdaniowych** (są to symbole literowe reprezentujące zdania); (b) skończoną liczbę **spójników**; (c) **nawiasy** (pełnią one rolę znaków interpunkcyjnych zapewniając formułom jednoznaczność);
- formułami są te ciągi znaków ze słownika języka J, które są schematami zdań jakiegoś języka, np. polskiego.

Schematem będziemy nazywać wyrażenie zawierające zmienne. Przez **schemat zdaniowy** rozumiemy taki schemat, z którego przy wszystkich prawidłowych podstawieniach za zmienne zdaniowe powstają zdania. A zatem, schemat zdaniowy to coś zbliżonego do formularza zawierającego rubryki do wypełnienia. Taki formularz ma postać:

(*) $\text{Jeżeli } p \text{ lub } q, \text{ to } r \text{ i } s$

Litery p, q, r, s to zmienne zdaniowe. Podstawienie jest prawidłowe, gdy za zmienne zdaniowe zostały podstawione tylko i wyłącznie wyrażenia zdaniowe, przy czym za takie same zmienne podstawiono to samo wyrażenie zdaniowe i podstawienia dokonano na wszystkich miejscach wystąpienia danej zmiennej.

Ze schematu (*) otrzymujemy np. zdanie

Jeżeli Iksiński pozna Bimbalskiego lub zaprzyjaźni się z Trąbalskim, to wygra przetarg i dostanie pożyczkę z banku.

Przykładem języka zdaniowego jest język Klasycznego Rachunku Zdań (KRZ). Słownik tego języka oprócz zmiennych zdaniowych i nawiasów zawiera wyłącznie spójniki ekstensjonalne:

~ negacja

Konstrukcja negacji polega na poprzedzeniu formuły A symbolem \sim : $\sim(A)$; symbol ów czytamy: **nieprawda, że** (nie jest tak, że lub **nie**);

Zakładamy, że spójnik negacji ma następujące znaczenie: **jeśli A jest prawdziwe, to $\sim(A)$ jest fałszywe i odwrotnie.**

A	$\sim(A)$
1	0
0	1

\wedge koniunkcja

Konstrukcja koniunkcji polega na połączeniu dwóch formuł A , B – zwanych czynnikami - symbolem \wedge : $(A) \wedge (B)$; symbol ów czytamy: **i** (oraz, a, ale).

Zakładamy, że spójnik koniunkcji ma następujące znaczenie: koniunkcja formuł A , B jest prawdziwa, gdy oba czynniki są prawdziwe, a fałszywa, gdy co najmniej jeden z czynników jest fałszywy.

A	B	$(A) \wedge (B)$
1	1	1
1	0	0
0	1	0
0	0	0

Jeżeli zdanie o postaci koniunkcji $(A) \wedge (B)$ jest fałszywe i jeden jej czynnik jest prawdziwy, to drugi musi być fałszywy.

Zagadki. Pewną wyspę zamieszkuje tylko rycerze i łotry. Rycerze zawsze mówią prawdę, zaś łotry zawsze kłamią.

1. Załóżmy że osoba X mówi: **Jestem łotrem, ale Y nie jest łotrem.** Kim są X i Y?
2. Pewien badacz dotarł do grupy wysp. Na pierwszej, jaką badał, spotkał dwóch tubylców, X i Y, którzy wygłosili następujące zdania:

X: Y jest rycerzem, a to jest wyspa Maja.

Y: X jest łotrem, a to jest wyspa Maja.

Czy badaną wyspą jest faktycznie wyspa Maja? ■

∨ alternatywa

Konstrukcja alternatywy polega na połączeniu dwóch formuł A , B – zwanych składnikami – symbolem \vee : $(A) \vee (B)$; symbol ów czytamy: **lub**.

Zakładamy, że spójnik alternatywy ma następujące znaczenie: alternatywa formuł A , B jest fałszywa, gdy oba składniki fałszywe, a prawdziwa, gdy co najmniej jeden składnik jest prawdziwy.

A	B	$(A) \vee (B)$
1	1	1
1	0	1
0	1	1
0	0	0

Jeżeli zdanie o postaci alternatywy $(A) \vee (B)$ jest prawdziwe i jeden jej składnik jest fałszywy, to drugi musi być prawdziwy.

Dygresja. W mowie potocznej spójnika alternatywy używa się też w innym sensie, tzw. **wykluczającym** – takim mianowicie, że alternatywa zdań jest prawdziwa, gdy składniki mają różne wartości logiczne. Np. jeśli mówię **Ożenię się z Anną lub Ewą**, rozumiemy to w ten sposób, że te dwie możliwości wykluczają się nawzajem tzn. nie poślubię obu dziewcząt, tylko jedną z nich, albo Annę, albo Ewę. ■

Zagadki. Założenia jak wcześniej.

Tym razem osoba X mówi: **Jestem łotrem lub Y jest rycerzem.** Kim są X i Y? ■

→ **implikacja**

Konstrukcja implikacji polega na połączeniu dwóch formuł A , B – zwanych poprzednikiem i następnikiem – symbolem \rightarrow : $(A) \rightarrow (B)$; symbol ów czytamy: **jeżeli..., to...** (**jeśli..., to..., o ile..., to...**). Zdania postaci:

Jeżeli \langle poprzednik \rangle , to \langle następnik \rangle

zwie się **zdaniami warunkowymi**.

Spójnik implikacji ma następujące znaczenie: implikacja formuł A , B jest fałszywa, gdy poprzednik A jest prawdziwy, a następnik B jest fałszywy. W pozostałych przypadkach jest prawdziwa.

A	B	$(A) \rightarrow (B)$
1	1	1
1	0	0
0	1	1
0	0	1

Jeżeli implikacja jest prawdziwa i następnik jest fałszywy, to poprzednik też musi być fałszywy.

Dygresja. Pewne zastrzeżenia może budzić przypadek, gdy zarówno poprzednik, jak i następnik są fałszywe. Implikacja jest wówczas prawdziwa. Rozważmy zdanie warunkowe:

Jeżeli Konfucjusz urodził się w Kalifornii, to jestem synem bezdzietnej matki.

Ponieważ następnik jest jawnie fałszywy, wypowiadający to zdanie chce zakomunikować – mówiąc prawdę - iż poprzednik jest też fałszywy. Zdanie to ma znaczyć, że nie jest tak, iż Konfucjusz urodził się w Kalifornii, a ja nie jestem synem bezdzietnej matki. Ogólnie: zdanie postaci $(A) \rightarrow (B)$ znaczy tyle, że nie jest tak, iż A jest prawdziwe, a B fałszywe; albo: zdanie A jest fałszywe lub B jest prawdziwe. ■

Dygresja. Często własności implikacji utożsamia się z własnościami relacji wynikania. Przyjmuje się bowiem, że ze zdania A **wynika** zdanie B, gdy implikacja $(A) \rightarrow (B)$ jest prawdziwa. Relacja wynikania, o której tu mowa, różni się od relacji wynikania logicznego (jest słabsza). ■

Zagadki. Założenia jak poprzednio.

1. Mamy dwóch ludzi, X, Y, z których każdy jest rycerzem lub łotrem. X wygłasza zdanie: **Jeśli jestem rycerzem, to jest nim też Y**. Czy można określić, kim są X i Y?
2. Ktoś pyta X-a: **Czy jesteś rycerzem?** Ten odpowiada: **Jeśli jestem rycerzem, to zjem swój kapelusz**. Wykaż, że X powinien zjeść swój kapelusz.
3. X mówi: **Jeśli Y jest rycerzem, to ja jestem łotrem**. Kim są X i Y?
4. Z trzema mieszkańcami wyspy, X, Y i Z, przeprowadzono wywiad.
X wypowiedział zdanie: **Y jest rycerzem**.
Z kolei, Y wypowiedział zdanie: **Jeśli X jest rycerzem to Z jest nim również**.
Czy można określić, kim są X, Y i Z?
5. X jest rycerzem lub łotrem i wygłasza następujące dwa zdania: (1) **Kocham Ewę**, (2) **Jeśli kocham Ewę, to kocham Kasię**. Czy X jest rycerzem, czy łotrem? ■

\equiv równoważność

Konstrukcja równoważności polega na połączeniu dwóch formuł A , B – zwanych członami - symbolem \equiv : $(A) \equiv (B)$; symbol ów czytamy: **wtedy i tylko wtedy, gdy** (zawsze i tylko, gdy, wówczas, gdy).

Spójnik równoważności ma następujące znaczenie: **równoważność formuł A , B jest prawdziwa, gdy oba człony A , B mają tę samą wartość logiczną, tj. oba są zarazem prawdziwe, albo oba są zarazem fałszywe.**

A	B	$(A) \equiv (B)$
1	1	1
1	0	0
0	1	0
0	0	1

Każde zdanie równoważne zdaniu prawdziwemu (fałszywemu) jest prawdziwe (fałszywe).

Zagadka. Założenia jak poprzednio.

Na wyspie zamieszkałej przez rycerzy i łotrów rozeszła się pogłoska, że zakopano na niej złoto.

Przybysz pyta jednego z tubylców, X, czy jest na niej złoto i otrzymuje odpowiedź:

Na tej wyspie jest złoto wtedy i tylko wtedy, gdy ja jestem rycerzem.

Czy można ustalić, kim jest X? Czy można ustalić, czy na tej wyspie jest złoto? ■

Dygresja (Warunek dostateczny i konieczny). Formułując twierdzenia i uzasadnienia używa się często pojęć **warunku dostatecznego (wystarczającego)** i **warunku koniecznego**.

DEF. Niech prawdziwe będzie zdanie warunkowe:

Jeżeli p , to q .

Wówczas to, o czym mówi zdanie p , jest **warunkiem wystarczającym** dla tego, o czym mówi zdanie q , a to, o czym mówi zdanie q jest **warunkiem koniecznym** dla tego, o czym mówi zdanie p . Mówi się wtedy skrótowo, że p jest warunkiem dostatecznym dla q , a q jest warunkiem koniecznym dla p .

Warunek konieczny (łac. *conditio sine qua non* – warunek bez którego nie) znaczy: gdyby q nie było prawdą, to i p nie byłoby prawdą.

Przykład. Ponieważ prawdziwe jest zdanie warunkowe: **Jeżeli Zenek jest adwokatem, to jest prawnikiem**, więc bycie adwokatem jest warunkiem wystarczającym bycia prawnikiem, a bycie prawnikiem jest warunkiem koniecznym bycia adwokatem. ■

Jeśli prawdziwa jest równoważność:

$$p \text{ wtw } q,$$

to q jest zarazem warunkiem wystarczającym i koniecznym dla p .

Przykład. Liczba n jest podzielna przez 9 wtw suma cyfr liczby n jest podzielna przez 9.

warunek zarazem wystarczający i konieczny

Uzasadniając twierdzenie postaci równoważności „ A wtw B ” pisze się na przykład:

- Warunek dostateczny: pokażemy, że A pociąga (implikuje) B .
- Warunek konieczny: pokażemy teraz, że B pociąga (implikuje) A . ■